

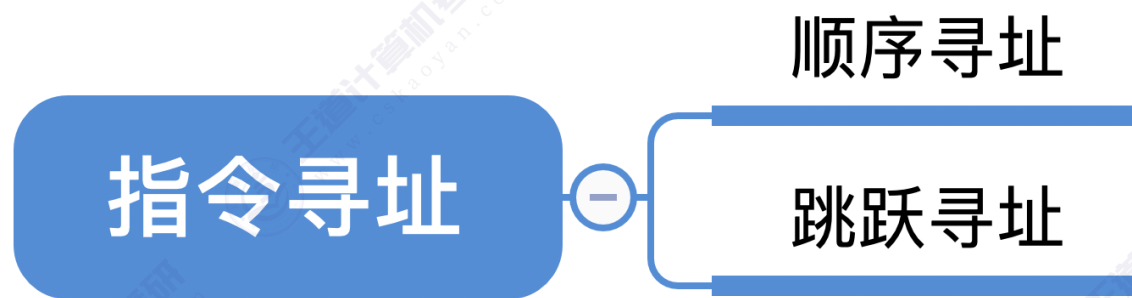
本节内容

指令寻址

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新！

王道考研/CSKAOYAN.COM

知识总览



指令寻址：如何确定下一条指令的存放地址？

一条指令的结构

操作码 (OP)

地址码 (可能有多)

回忆：计算机的工作过程

```
int a=2,b=3,c=1,y=0;
void main(){
    y=a*b+c;
}
```

程序计数器 PC:
指明下一条指令
的存放地址

PC

下一条指令的地址:

$(PC) + 1 \rightarrow PC$



按字节编址怎么办?
采用变长指令字结构怎么办?

| 主存地址 | 指令 | | 注释 |
|------|-------------------|------------|------------------------|
| | 操作码 | 地址码 | |
| 0 | 000001 | 0000000101 | 取数 a 至ACC |
| 1 | 000100 | 0000000110 | 乘 b 得 ab ,存于ACC中 |
| 2 | 000011 | 0000000111 | 加 c 得 $ab+c$,存于ACC中 |
| 3 | 000010 | 0000001000 | 将 $ab+c$,存于主存单元 |
| 4 | 000110 | 0000000000 | 停机 |
| 5 | 00000000000000010 | | 原始数据 $a=2$ |
| 6 | 00000000000000011 | | 原始数据 $b=3$ |
| 7 | 00000000000000001 | | 原始数据 $c=1$ |
| 8 | 00000000000000000 | | 原始数据 $y=0$ |

存储字长
=16bit

关注公众号【研途小时】获取后续课程完整更新

指令寻址



指令寻址 下一条 欲执行 指令 的 地址 （始终由程序计数器PC给出）

$(PC) + 1 \rightarrow PC$

指令地址

| | |
|---|------------------|
| 0 | 0001001111101000 |
| 1 | 0011001111101001 |
| 2 | 0010010010110000 |
| 3 | 1001000000000111 |
| 4 | 0001011111010000 |
| 5 | 0100011111010001 |
| 6 | 0101011111010001 |
| 7 | 0001100111000100 |
| 8 | ... |

该系统采用 定长指令字结构

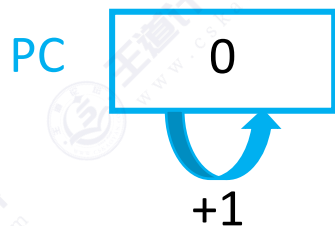
指令字长=存储字长=16bit=2B

主存 按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

$(PC) + 1 \rightarrow PC$



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

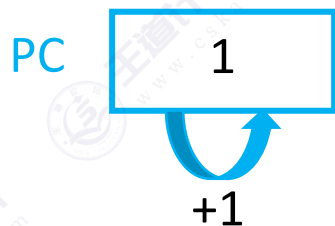
指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

$(PC) + 1 \rightarrow PC$



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

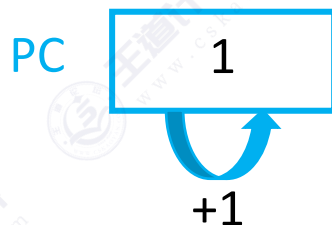
指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

$(PC) + 1 \rightarrow PC$



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

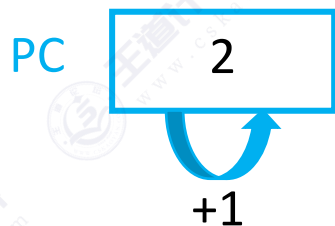
指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

$(PC) + 1 \rightarrow PC$



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

$(PC) + 1 \rightarrow PC$

$(PC) + 2 \rightarrow PC$

指令地址

| | |
|-----|------------------|
| 0 | 0001001111101000 |
| 2 | 0011001111101001 |
| 4 | 0010010010110000 |
| 6 | 1001000000000111 |
| 8 | 0001011111010000 |
| 10 | 0100011111010001 |
| 12 | 0101011111010001 |
| 14 | 0001100111000100 |
| ... | ... |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字节编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

读入一个字，根据操作码判断这条指令的总字节数 n ，修改PC的值

$(PC) + n \rightarrow PC$

根据指令的类型，CPU可能还要进行多次访存，每次读入一个字

指令地址

| | |
|-----|------------------|
| 0 | 0001001111101000 |
| 2 | 0011001111101001 |
| 4 | 0010010010110000 |
| 6 | 1001000000000111 |
| 8 | 0001011111010000 |
| 10 | 0100011111010001 |
| 12 | 0101011111010001 |
| 14 | 0001100111000100 |
| ... | ... |

该系统采用变长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字节编址

指令寻址



指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址

$(PC) + "1" \rightarrow PC$

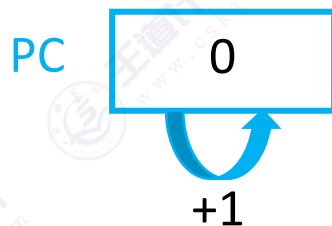
这里的1 理解为1个指令字长，实际加的值会因指令长度、编址方式而不同

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址 (PC) + “1” → PC

跳跃寻址 由转移指令指出



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

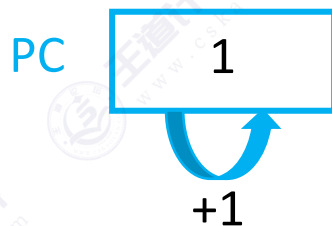
主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址 $(PC) + "1" \rightarrow PC$

跳跃寻址 由转移指令指出



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址

$(PC) + "1" \rightarrow PC$

跳跃寻址

由转移指令指出

PC

1

+1

下一条应该执行的指令

指令地址

操作码

地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

当前正在执行的指令

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

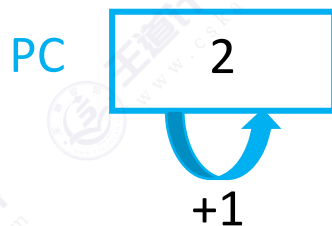
主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址 (PC) + “1” → PC

跳跃寻址 由转移指令指出



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

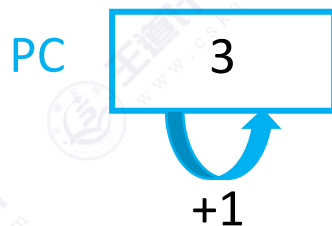
主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址 (PC) + “1” → PC

跳跃寻址 由转移指令指出



指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

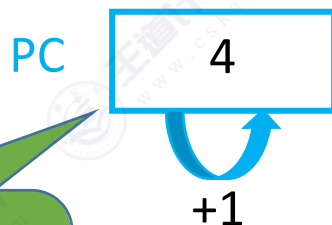
主存按字编址

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址 $(PC) + "1" \rightarrow PC$

跳跃寻址 由转移指令指出



每次取指令之后，
PC一定会自动+1，
指向下一条应该执行的指令

指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

JMP: 无条件转移
把PC中的内容改成7

无条件转移指令，
类似C语言的 goto

指令寻址

指令寻址 下一条 欲执行 指令 的地址 （始终由程序计数器PC给出）

顺序寻址 $(PC) + "1" \rightarrow PC$

跳跃寻址 由转移指令指出

PC

7

+1

执行转移指令，将
PC值修改为7

指令地址 操作码 地址码

| | | |
|---|-----|------|
| 0 | LDA | 1000 |
| 1 | ADD | 1001 |
| 2 | DEC | 1200 |
| 3 | JMP | 7 |
| 4 | LDA | 2000 |
| 5 | SUB | 2001 |
| 6 | INC | |
| 7 | LDA | 1100 |
| 8 | ... | |

该系统采用定长指令字结构

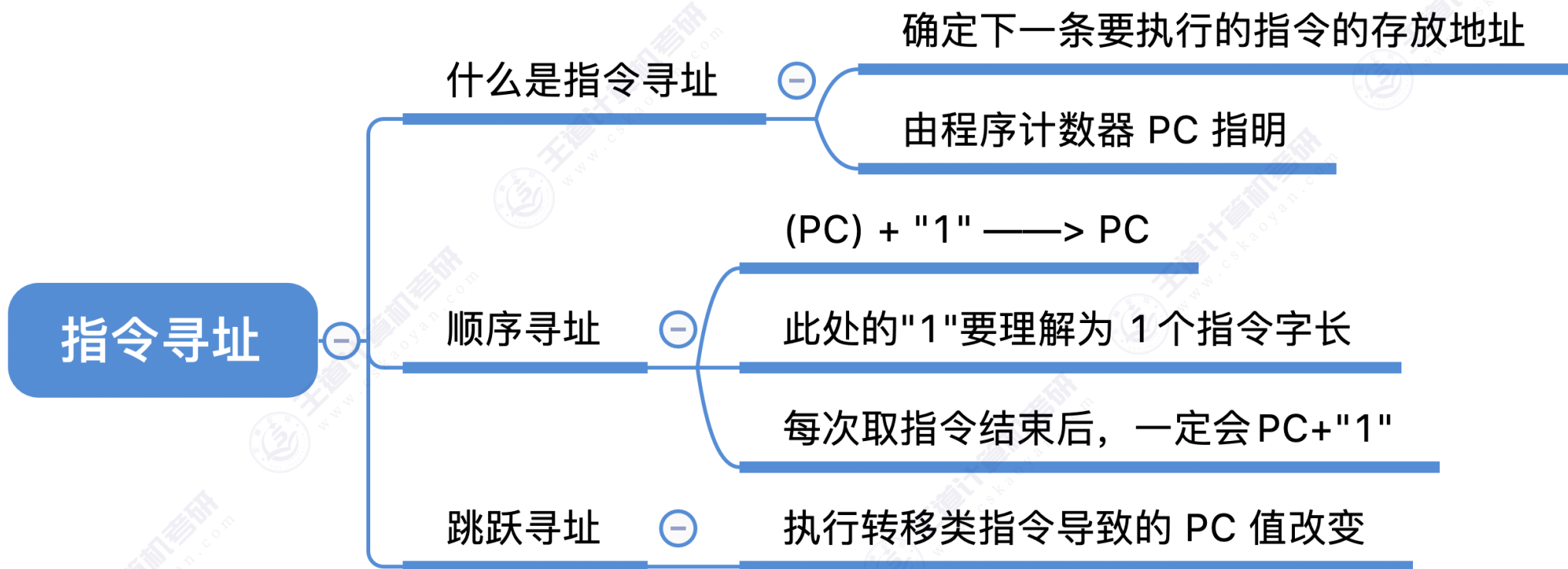
指令字长=存储字长=16bit=2B

主存按字编址

JMP: 无条件转移
把PC中的内容改成7

无条件转移指令，
类似C语言的 goto

本节回顾



注：每一条指令的执行都分为“取指令”、“执行指令”两个阶段



公众号：王道在线



b站：王道计算机教育



抖音：王道计算机考研